

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

06-295304

(43) Date of publication of application: 21.10.1994

(51)Int.Cl.

G06F 15/26

GO6F 9/46

G07B 1/00

(21)Application number: 05-081773

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

08.04.1993

(72)Inventor: NOMURA KUNIHIRO

FUKUDA KOJI

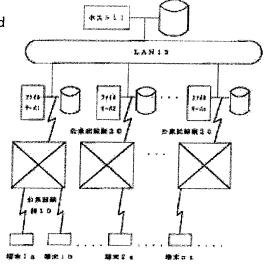
ISHIBASHI KATSUNORI TASHIRO TSUTOMU **OGUCHI SUSUMU**

(54) RESERVED SALES METHOD

(57)Abstract:

PURPOSE: To reduce the load of a CPU at the peak of

CONSTITUTION: A train file RF and a seat file ZF stored in a host computer 11 are divided into plural file servers 1 to n and loaded down, and in a high period of selling frequency, selling processing is executed in each file server without accessing host computer 11. When the peak of selling has passed, data left in the file servers are loaded up to the host computer 11 and uniformly managed by the host computer. When stock in the host computer 11 disappears before the up-loading, file servers having remainders are searched and the remainders are loaded up.



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平6-295304

(43)公開日 平成6年(1994)10月21日

(51)Int.Cl. ⁵	識別記号	庁内整理番号	FI	技術表示箇所
G 0 6 F 15/26		8724-5L		
9/46	3 4 0 D	8120-5B		
G 0 7 B 1/00	С	8111-3E		

審査請求 未請求 請求項の数21 OL (全 19 頁)

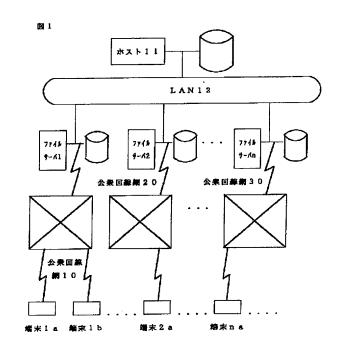
		田土山小	Neuron made Neuron C T (T 10 30)
(21)出顧番号	特顯平5-81773	(71)出願人	000005108
			株式会社日立製作所
(22)出顧日	平成5年(1993)4月8日		東京都千代田区神田駿河台四丁目 6番地
		(72)発明者	野村 訓弘
			神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株
			式会社日立製作所システム開発研究所内
		(72)発明者	福田 浩至
			愛知県尾張旭市晴丘町池上1番地 株式会
			社日立製作所オフィスシステム事業部内
		(72)発明者	石橋 勝典
		(1-3)2372	神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株
			式会社日立製作所システム開発研究所内
		(74)代理人	
		(13)(42)(最終頁に続く

(54) 【発明の名称 】 予約販売方法

(57)【要約】

【目的】 ピーク時に C P U の負荷を軽減すること。 【構成】 ホストコンピュータ 1 1 にある列車ファイル R F と座席ファイル Z F を、販売開始直前にファイルサ

RFと座席ファイル2Fを、販売開始直前にファイルサーバー1からnまでに分割してダウンロードし、販売頻度の高い期間は、ホストコンピュータ11にアクセスすることなく、ファイルサーバーで販売処理を行う。販売のピークが過ぎれば、ファイルサーバーに残った余りをホストコンピュータ11にアップロードし、ホストコンピュータ11で一元管理する。また、アップロード前に、ホストコンピュータ11に在庫がなくなれば、売れ残っているファイルサーバーを探して、アップロードさせる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】交通機関の便や座席の予約、コンサート、 野球場等のチケットの販売を行ういわゆる予約・販売コ ンピュータシステムにおいて、予約・販売開始前にファ イルを記憶している第1のコンピュータシステムから、 第2のコンピュータシステムに予約・販売を受け付ける ファイルを抽出して配置し、予約あるいは販売開始後の ある時間間隔は第2のコンピュータシステムで予約また は販売を受け付けることを特徴とした予約販売方法。

【請求項2】交通機関の便や座席の予約、コンサート、 野球場等のチケットの販売を行ういわゆる予約・販売コ ンピュータシステムにおいて、予約・販売開始前にファ イルを記憶している第1のコンピュータシステムから、 第2のコンピュータシステムに予約・販売を受け付ける ファイルを抽出して配置し、予約あるいは販売開始後の ある時間間隔は第2のコンピュータシステムで予約また は販売を受け付け、第2のコンピュータシステムに在庫 がない時、または第2のコンピュータシステムにアクセ スできない時は、第1のコンピュータシステムで予約ま たは販売を受け付けることを特徴とした予約販売方法。

【請求項3】交通機関の便や座席の予約、コンサート、 野球場等のチケットの販売を行ういわゆる予約・販売コ ンピュータシステムにおいて、予約・販売開始前にファ イルを記憶している第1のコンピュータシステムから、 複数の第2のコンピュータシステムに予約・販売を受け 付けるファイルを抽出して配置し、予約あるいは販売開 始後のある時間間隔は第2のコンピュータシステムで予 約または販売を受け付け、第2のコンピュータシステム に在庫がない時、または第2のコンピュータシステムに アクセスできない時は、第1のコンピュータシステムで 予約または販売を受け付け、第1のコンピュータにも在 庫がない時は、前記とは異なる第2のコンピュータシス テムにアクセスすることを特徴とした予約販売方法。

【請求項4】予約・販売開始日時を、交通機関の発車 日、発車時刻や、コンサートの公演日、公演時刻から関 連づけて設定し、予約・販売の申込みが、1日の特定時 刻へ集中させないようにすることを特徴とした予約販売 方法。

【請求項5】請求項4において、予約・販売を受け付け るためのファイルをある1つのコンピュータシステムに 40 記憶させておくことを特徴とした予約販売方法。

【請求項6】請求項4において、チケット等の予約・販 売開始前に、予約・販売を受け付けるためのファイル を、それを記憶している第1のコンピュータシステムか ら、予約・販売を受け付ける第2のコンピュータシステ ムへ移動させ、予約・販売開始後のある時間間隔は第2 のコンピュータシステムで予約・販売を受け付けること を特徴とした予約販売方法。

【請求項7】請求項4において、チケット等の予約・販 売開始前に、予約・販売を受け付けるためのファイル

を、それを記憶している第1のコンピュータシステムか ら、予約・販売を受け付ける第2のコンピュータシステ ムへ移動させ、予約・販売開始後のある時間間隔は第2 のコンピュータシステムで予約・販売を受け付け、第2 のコンピュータに在庫がない時、または第2のコンピュ ータにアクセスできない時は、第1のコンピュータで予 約・販売を受け付けることを特徴とした予約販売方法。 【請求項8】請求項1、2、6、7のいずれかにおい て、第2のコンピュータシステムに配置したファイル を、ある時間間隔が経過したら、第1のコンピュータシ ステムに再び移動させることを特徴とした予約販売方 法。

2

【請求項9】請求項1、2、6、7のいずれかにおい て、第1のコンピュータシステムで販売するチケット等 の予約・販売対象物がある一定量以下になれば、チケッ ト等の予約・販売を受け付けるためのファイルを保有し ている第2のコンピュータシステムを探し、第1のコン ピュータシステムに、予約・販売を受け付けるためのフ ァイルを移動させることを特徴とした予約販売方法。

【請求項10】請求項1、2、3、4のいずれかにおい て、第1のコンピュータに、残席数及び、第2のコンピ ュータが稼働中か、それとも第1のコンピュータにファ イルを移動済みか、を示すテーブルを設けて、第1のコ ンピュータシステムで販売するチケット等の予約・販売 対象物がある一定量以下になれば、チケット等の予約・ 販売を受け付けるためのファイルを保有している第2の コンピュータシステムの中から、在庫を持っている第2 のコンピュータシステムを該テーブルから探し、第1の コンピュータシステムに、予約・販売を受け付けるため のファイルを移動させることを特徴とした予約販売方

【請求項11】請求項1、2、3、4のいずれかにおい て、第1のコンピュータに、残席数及び、第2のコンピ ュータが稼働中か、それとも第1のコンピュータにファ イルを移動済みか、を示すテーブルを設けて、第1のコ ンピュータシステムで販売するチケット等の予約・販売 対象物がある一定量以下になれば、チケット等の予約・ 販売を受け付けるためのファイルを保有している第2の コンピュータシステムの中から、在庫を持っている第2 のコンピュータシステムを該テーブルから探し、その中 から第1のコンピュータシステムに、予約・販売を受け 付けるためのファイルを移動させることを特徴とした予 約販売方法。

【請求項12】請求項1、2、3、4のいずれかにおい て、第1のコンピュータに、残席数及び、第2のコンピ ュータが稼働中か、それとも第1のコンピュータにファ イルを移動済みか、を示すテーブルを設けて、第1のコ ンピュータシステムで販売するチケット等の予約・販売 対象物がある一定量以下になれば、チケット等の予約・ 50 販売を受け付けるためのファイルを保有している第2の

コンピュータシステムの中から、在庫を持っている第2 のコンピュータシステムを該テーブルから探し、販売速 度の遅い第2のコンピュータシステムの中から、第1の コンピュータシステムに、予約・販売を受け付けるため のファイルを移動させることを特徴とした予約販売方

【請求項13】請求項12において、販売速度が遅いと は、

- (1)予約・売上げ枚数が少ない、
- (2) 予約・売上げ枚数/割当て枚数が少ない
- (3)在庫数が多い
- (4) 在庫数/割当て枚数が多い

のいずれかであることを特徴とした予約販売方法。

【請求項14】請求項1、2、3、6、7、8のいずれ かにおいて、ファイルの移動の指示は第1のコンピュー タシステムが出すことを特徴とした予約販売方法。

【請求項15】請求項1、2、3、6、7、8のいずれ かにおいて、ファイルの移動の指示は第2のコンピュー タシステムが出すことを特徴とした予約販売方法。

【請求項16】請求項1、2、6のいずれかにおいて、 第1、第2のコンピュータシステムは、それぞれ単数で も複数でも、予約・販売の受け付けを実現することを特 徴とした予約販売方法。

【請求項17】請求項3において、第1のコンピュータ システムは、単数でも複数でも、予約・販売の受け付け を実現することを特徴とした予約販売方法。

【請求項18】請求項1、2、3、6、7、8のいずれ かにおいて、ある時間間隔とは、

- (1) 販売開始からある所定の時間が経過した
- (2) 所定の割合の枚数を販売した
- (3) 所定時間当たりの売上げ枚数が一定以下になった 場合のいずれかであることを特徴とした予約販売方法。

【請求項19】請求項1、2、3、6のいずれかにおい て、ある1つの第2のコンピュータシステムで販売する チケット等の予約・販売対象物がある一定量以下になる か、またはある所定の時間が経過したら、チケット等の 予約・販売を受け付けるためのファイルを保有している 他の第2のコンピュータシステムを探し、前記の第2の コンピュータシステムに、予約・販売を受け付けるため のファイルを移動させることを特徴とした予約販売方 法。

【請求項20】請求項1、2、3、6のいずれかにおい て、ある1つの第2のコンピュータシステムで販売する チケット等の予約・販売対象物がある一定量以下になる か、またはある所定の時間が経過したら、チケット等の 予約・販売を受け付けるためのファイルを保有している 他の第2のコンピュータシステムを探し、第1のコンピ ュータシステムに、予約・販売を受け付けるためのファ イルを移動させることを特徴とした予約販売方法。

て、ある1つの第2のコンピュータシステムで販売する チケット等の予約・販売対象物がある一定量以下になる か、またはある所定の時間が経過したら、チケット等の 予約・販売を受け付けるためのファイルを保有している 第1のコンピュータシステムから、前記の第2のコンピ ュータシステムに、予約・販売を受け付けるためのファ

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、交通機関の便や座席の 予約、コンサート、野球場等のチケットの販売方法に関 する。

イルを移動させることを特徴とした予約販売方法。

[0002]

【従来の技術】従来は、販売を管理するファイルをすべ てホストコンピュータで一元管理し、所定の日時に一斉 に販売を開始していた。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】そのため、その時刻に は、トランザクションがホストコンピュータに集中し、 20 応答時間が遅くなる、という問題があった。本発明で は、トランザクションが多数発生しても、ホストコンピ ュータに負荷が集中しないようにする。

[0004]

40

を記憶させておく。

【課題を解決するための手段】ホストコンピュータで管 理している販売に必要なファイル(以下在庫ファイルと いう)を分割してファイルサーバーに記憶させ、ホスト とファイルサーバーはLANで接続する。顧客からの販 売の問合せは、端末を用い、ファイルサーバーと端末は 公衆回線網で接続する。端末から販売の問合せがあった 30 場合、その端末と接続されているファイルサーバーは、 そのファイルがファイルサーバーに格納されていて、か つまだ在庫がある場合は、そこで販売の手続きを終了 し、ホストコンピュータにアクセスしない。そうでない 場合だけホストコンピュータにアクセスする。これによ って、ホストコンピュータへの負荷集中が軽減できる。 [0005]

【作用】列車の指定席券の販売を例にとって説明する。 ホストコンピュータには、出発日時、列車名、及びその 座席数を記憶した列車ファイル(RF)と座席別に販売 状況を記憶した座席ファイル(ZF)がある。販売開始 直前にホストコンピュータは、各列車の在庫を(一部分 をホストコンピュータに残して) 単数または複数のファ イルサーバーに、分割してダウンロードする。ダウンロ ードされたRF、ZFの1つのファイルをそれぞれR F'、ZF'と呼ぶ。ZFには、座席ごとの販売状況 (空席または販売済み) または、ファイルサーバーで販 売中の場合はダウンロード先のファイルサーバーの番号

【0006】端末から販売の問合せがあった場合、その 【請求項21】請求項1、2、3、6のいずれかにおい 50 端末と接続されているファイルサーバーは、該当する列

車の R F'、 Z F'を参照し、在庫があれば、その座席 を販売する。在庫がなければ、ホストコンピュータにア クセスする。

【0007】販売開始からある所定の時間が経過、ある いは所定の割合の枚数を販売、あるいは所定時間あたり の売上枚数が一定値以下になった場合は、RF'、Z F'をホストコンピュータにアップロードする。

【0008】また、ホストコンピュータに在庫がなくな れば、売れ残っているファイルサーバーを検索し、アッ プロードする。このようにして、販売ニーズがあるにも 10 かかわらず、売れ残りが生じる、ということがないよう にする。

【0009】他の実現方法として、「列車の始発駅の発 車時刻を指定席券の販売開始時刻とする」という方法が ある。販売前にホストコンピュータに準備したRF、Z Fをロックしておき、タイマーを監視し、販売開始時刻 になれば、該当するRF、ZFをアンロックし、販売を 受け付けられるようにする。

[0010]

ケット販売に適用可能であるが、ここでは、前者を例に 述べる。現状の技術と比べて、第1のコンピュータに集 中しているファイルを分散する方法と、販売開始時刻を 列車の発車時刻にする、という2つの異なったアプロー チを考える。第1、第2の実施例では、販売開始時刻は ある特定時刻(現状のシステム)のままで、ファイルを 分散する方法について述べる。

【0011】図1にシステム構成図を示す。ホストコン ピュータ11とファイルサーバー1、2、・・・nをL AN12で接続する。各ファイルサーバーには、公衆回 30 線網10、20、30を介して、端末を接続する。例え ば、ファイルサーバー1には、端末1aから端末1zま での端末を、ファイルサーバー2には、端末2 aから端 末2zまでの端末を接続する。

【0012】ファイルサーバーがダウンした時の対策に は公知の技術を利用する。以下、3つの方法が考えられ

【0013】(1)各ファイルサーバーを2重化する。* 表1

*【0014】(2)所定の時間待ってもファイルサーバ ーから端末への回答がない時は、ファイルサーバーがダ ウンした、と端末は判断し、ファイルサーバーに出した トランザクションをキャンセルし、ホストコンピュータ 11と直接取引を行う(トランザクションを発生させ

【0015】(3)ファイルサーバーにトランザクショ ンが発生する時に、ホストコンピュータ11にもそのト ランザクションの内容のバックアップを記憶させてお く。ファイルサーバーがダウンせず、無事に処理が終了 すれば、ホストコンピュータ11のバックアップをキャ ンセルし、ファイルサーバーがダウンした時には、ホス トコンピュータ11に記憶させたバックアップのトラン ザクションを処理する。ファイルサーバーが回復後、ダ ウン中に(ファイルサーバーで処理できず)ホストコン ピュータ11で処理を行ったトランザクションをキャン セルする。

【0016】次にファイルの分散方法を述べる。販売開 始直後には、多数の端末からホストコンピュータ11に 【実施例】本発明は、列車の指定席券やコンサートのチ 20 負荷が集中するので、販売開始前に、列車ファイルRF (列車ごとの残席数を示すファイル) と座席ファイル 2 F(座席ごとの販売状況を示すファイル)を分割して、 ファイルサーバー1からファイルサーバーnにダウンロ ードしておく(ホストコンピュータ11にも一部分残し ておく)。図2に分割した概要を示す。СРU101、 102、103はそれぞれファイルサーバ1、2、3の CPUである。例えば、ひかりA号のRF、ZFをA O、A1、A2、A3、・・・に分割し、A0をホスト コンピュータ11の磁気ディスクに残し、A1、A2、 A3をそれぞれファイルサーバー1、2、3に分割し て、記憶させる。ひかりB号、C号も同様である。 【0017】表1にホスト側のRF、表2にホスト側の ZF、表3にファイルサーバー側のZF'を示す。表1 には、ホストコンピュータ11に記憶させるRFの内の

[0018]

3列車だけの例を示した。

【表1】

日付	列車名	普	通	グリ	ーン	77	1114-	バー 稼	働フラ	グ
		喫煙	禁煙	喫煙	禁煙	1	2	3		n
8/11	ひかり1号	100	200	50	50	0	0	0		0
	ひかり2号	150	250	70	80	1	0	1		0
	ひかり3号	120	200	40	0	1	1	0		0
	•									
	•									

【0019】ここでの残席数は、現在ホストコンピュー タ11で管理している残席数であり、ファイルサーバー で販売中の座席数は含まれていない。ファイルサーバー 稼働フラグとは、ファイルサーバーで販売中か(1)、 既に販売を終了し、ホストコンピュータ11に販売状況 を報告(アップロード)したか(0)を示している。も し、ホストコンピュータ11での残席がなくなれば稼働 中のファイルサーバーにアクセスすればよい。例えば、 ホストコンピュータ11には「ひかり3号のグリーンの 禁煙席」の残席はないが、ファイルサーバー1と2では 10 販売中であることを示しているので、ファイルサーバー*

* 1または2にアクセスする。ここでは、1列車につきフ ァイルサーバー稼働フラグを1つだけの例を示したが、 普通席の喫煙、禁煙別、グリーン席の喫煙、禁煙別に該 フラグを設定することや、各号車ごとに該フラグを設定 することはもちろん可能である。表1からファイルサー バー稼働フラグを除いたものが、ファイルサーバー側の RF'である。以後、残席のことを在庫と言う。

【0020】表2にホストで管理している(ある1列車 の3車両の)座席別の販売状況を示す。

[0021]

【表2】

					ホク	ኣ ኑ ·		0	_						
							_		Т		Α	В	C	D	E
ダウンロ	- ř:	先	ī	5						1	00	00	00	11	11
ファイル				2						2	11	11	11	11	11
				T		Α	E	3	С	D	F		11	11	11
号車→16	1				1	01	0	1	61	01	0	ı	11	11	11
1	1			\perp	2	01	0	1	01	01	0	1	11	11	11
		A	В	C	I) 1	3		01	01	0		11	11	11
	1	11	11	11	1	1 1	1		01	10	01	L	11	11	11
	2	11	11	11	00	3 1	0		10	01	0.1	<u> </u>	11	11	11
	3	11	11	11	1	1 1	1		01	01	0:	L	11	11	11
	4	11	11	11	11	ı l	1		01	10	01	ıL	11	11	11
	5	11	11	11	11	l	1		01	01	01	ı	11	11	11
	6	11	11	11	11	LI	ı		01	01	01		11	11	11
	7	11	11	11	11	1	1		01	01	01	Ш	11	11	11
	8	11	11	11	11	1	1		01	01	01				
	9	00	00	00	00	0	0		01	01	01				
	10	11	11	11	00	0	0		01	01	01				
	11	11	11	11	10	1	oT								
	12	11	11	11	11	1	1								
	13	11	11	11	11	. 1	ı ,								

【0022】16号車、15号車は、それぞれファイル サーバー1、2に分割し、14号車はホストで管理して いることを示している。表中の各座席のフラグを説明す る。'00'はまだ空席であることを意味している。' 01'はファイルサーバーへアサインした座席で、この ファイル (ZF) では、空席かどうか不明であることを 40 示している。'10'は予約済みだがまだ発券はしてお らず、'11'は発券がすんだことを意味している。

【0023】16号車の各座席のフラグは、'01'以 外になっているので、ファイルサーバー1からは販売状 況が報告され、ホストで販売が出来る状態にある、こと を意味している。'10'は、予約の受け付けだけはし たが、まだ発券はしていない状態で、発券をすれば、' 11'になる。したがって、'10'の座席はキャンセ ルされるまでは、他人に売ってはならない。 15号車の 各フラグはすべて'01'なので、ファイルサーバー2 50 ヘダウンロードされたままで、まだアップロードはされ ていないことを意味している。この車両の全座席は、ア ップロードされた時に、'00'、'10'、'11' のいずれかに設定される。

【0024】表3にある1つのファイルサーバーで管理 している(ある1列車のある1車両の)座席別の販売状 況を示す。

[0025]

【表3】

9

【0026】この車両が既に、アップロードされている 20 わるまで、端末からの問合せを待たせる。 (1)か、未だアップロードされていない(0)かを示 すフラグを設けた。このフラグは各車両ごとに設定して もよいし、RF'に各車両ごとの状態(アップロード済 or未)を記憶させる項目を設けてもよい。表3では、 まだ、アップロードされていなければ、各座席は'0 0'、'10'、'11'のいずれかを示す。もし、ア ップロードされていれば、各座席の状態は何を設定して も無視されるが、念のため、'01'を設定してもよ

【0027】図3にチケットを販売する時の手順を示

ステップ301:販売開始前に、ホストで管理している RF、ZFを (一部分をホストに残して) ファイルサー バーにダウンロードする。

ステップ302:ファイルサーバーは端末からの予約ま たは販売の問合せが発生するのを待つ。発生すれば、ス テップ303へ。

ステップ303:操作している端末と接続されたファイ ルサーバーのファイルにアクセス可であるか否かを判断 する。ホストからファイルサーバーにダウンロード中、 またはファイルサーバーからホストへアップロード中あ るいは、ファイルサーバーで当該ファイルにアクセス中 であれば、ファイルサーバーにアクセスできないので、 ステップ307へ進みホストで処理する。ファイルサー バーにアクセス可ならステップ304へ。

ステップ304:乗客の希望する列車の在庫がファイル サーバーにあるか否かRF'を調べる。在庫があれば、 ステップ305へ、なければステップ307へ。

【0028】ステップ305:ZF'から空席の座席を

見つけ、販売する。

ステップ306:RF'の在庫数を減算し、ZF'のフ ラグを'10'(予約のみで未発券)または'11' (発券済み) にする。

10

ステップ307:ファイルサーバーで販売できない時、 ホストで販売する。

ステップ308:販売のピークは過ぎたか否か、を判断 する。判断の方法は何通りか考えられる。例えば、販売 開始からある所定の時間が経過、あるいは所定の割合の 10 枚数を販売、あるいは所定時間あたりの売上枚数が一定 値以下になった場合、等がある。これらの場合は、ピー クを過ぎた、と判断し、ステップ309へ、そうでなけ ればステップ302へ進む。

ステップ309:2F'、RF'をホストへアップロー ドし、ホストでZF、RFを更新する。

【0029】ステップ303で、ファイルサーバにアク セス不可の場合、ここでは、「ホストへアクセスする」 と述べたが、他にも方法は考えられる。

(1) 当該ファイルへのダウンロード等のアクセスが終

(2) 1列車を1ファイルとして2F'を構成すると (ZF'1、ZF'2、・・)、ある列車ファイルへは アクセス不可でも他の列車へは、アクセス可能となる。 また、同一ファイルへ2つのトランザクションがアクセ スしようとした時でも、該ファイルへのアクセスが可と なるまで、1つのトランザクションからの問合せを待た せる。

(3) 1列車を1車両ごとに分けて別ファイルとして Z F'を構成し、該ファイルへのアクセスが可となるま 30 で、端末からの問合せを待たせる。または、他の車両の ファイルにアクセスする。

【0030】(2)や(3)の場合は、待ち時間は (1) と比べて、極めて小さい。

【0031】図3では省略したが、先に述べたように、 ステップ307でホストに在庫がなければ、RFを調 べ、稼働中のファイルサーバーにアクセスして、在庫を 検索し、販売を行う。稼働中のすべてのファイルサーバ ーに在庫がなければ、売り切れということになる。

【0032】図3ではファイルサーバーのファイルにア 40 クセス不可の場合はホストコンピュータにアクセスす る、と述べたが、1つのファイルサーバーに複数のトラ ンザクションが集中した時は、それらのトランザクショ ンを振り分けて、特定のファイルサーバーに処理が集中 しないようにする。表4にホストコンピュータ、各ファ イルサーバーで現在稼働中のトランザクション数(a0 からan)と、同時に処理できる件数の上限(LOから Ln)を示す。

[0033]

【表4】

	2-71		ファイ	ルサー	パー	
	ホスト	1	2	3		n
稼働中	a 0	a l	a 2	a 3		an
処理可能 な件数	L O	L 1	L 2	L 3		Ln

【0034】表4はホストコンピュータ11に記憶させ、各ファイルサーバーの部分は各ファイルサーバーに記憶させる。各ファイルサーバーは処理を始める時に、表中の稼働中の件数を1加算し、処理が終了すれば、1減算する。

【0035】図4にトランザクションを分散させる処理フローを示す。図3と異なるステップのみ説明する。ステップ401:操作している端末と接続されたファイルサーバーで稼働中のトランザクションが現在何件あるか、ファイルサーバーで調べる。所定の件数(表4参照)未満であれば、該ファイルサーバーで処理を受付、そうでなければ、ステップ402へ進む。

ステップ 402:ホストコンピュータ 11 での稼働中のトランザクション数が、所定の件数より(L0)少なければ、ステップ 403へ、L0以上であれば、ステップ 404へ進む。

ステップ403:表1のRFで、ホストコンピュータ1 1に在庫があるかどうか調べる。在庫があればステップ 307へ進み、在庫がなければステップ404へ進む。 ステップ404:表4にて、現在稼働中のトランザクシ ョン数が少なく、表1でファイルサーバー稼働フラグが 30 1であるファイルサーバーを探す。該当するファイルサ ーバーがなく、ホストコンピュータ11に在庫があれ ば、ホストコンピュータ11の待ち行列に並び、ホスト コンピュータ11に在庫がなければ、売り切れであるの で、処理を終了し、ステップ308へ進む。該当するフ ァイルサーバーがある時は、そこにアクセスし、ステッ プ304へ進む。このファイルサーバーに在庫がなく、 ホストコンピュータ11に在庫がある時は、ホストコン ピュータ11の待ち行列に並ぶ。本ステップに該当する すべてのファイルサーバーとホストコンピュータ11に 40 在庫がないときは売り切れである。

【0036】ステップ404以降の処理フローを図5に示す。以下、各ステップの説明を行う。

ステップ501:処理しているトランザクションの数が 所定の件数以下で、RFが1である(まだファイルサー バーに在庫がある可能性がある)ファイルサーバーを探 す。ファイルサーバーがあればステップ502へ、なけ ればステップ505へ進む。

ステップ502:そのファイルサーバーに在庫はあるか 後、所定の時間が過ぎれば、ホストコンピュ 否かを調べる。在庫があればそれを販売し、なければス 50 アップロードさせる、という方法でも良い。

10 テップ503へ進む。

ステップ 503: ホストコンピュータ 11 に在庫があるか否かを調べる。在庫があればそれを販売し、なければステップ 504 へ進む。

ステップ504:ステップ501で調べたファイルサーバーの中で、まだ該当するファイルサーバーがあれば、ステップ502へ進み、なければ売り切れである、と判断する。

ステップ505:アクセスすべきファイルサーバーがないので、ホストコンピュータ11に在庫があるか否かを 調べる。在庫があればそれを販売し、なければ売り切れである、と判断する。また在庫がなければ、ステップ401で最初にアクセスしようとしたファイルサーバーが 処理しているトランザクション数が減るのを待って、そこにアクセスしても良い。

【0037】次に、ファイルサーバーの一部に在庫があるにもかかわらず、ホストコンピュータ11に在庫がなくなった時、あるいは在庫がなくなる直前の対処を図6を用いて説明する。

ステップ601:RFのファイルサーバー稼働フラグの中で'1'になっているファイルサーバーを探す。

ステップ602:'1'になっているファイルサーバーがあればステップ603へ進む。しかし、すべてのファイルサーバーが0'ならば、アップロード済みであるので、ホストコンピュータ11に在庫がなければ、売り切れたことになる。

ステップ603:その中から、販売速度の遅いファイルサーバーを選ぶ。その方法は、(1)売上枚数が最小のもの(2)売上枚数/アサイン枚数が最小のもの、

(3) 残枚数が最大のもの(4) 残枚数/アサイン枚数 が最大のもの、等がある。そのために、RF, ZF以外 に、列車ごとにホスト、各ファイルサーバーに何枚ずつ アサインしたかを記憶させておくファイルを、ダウンロ ード時に準備しておく。販売速度の遅いファイルサーバ ーが決まったら、ホストへアップロードさせる。

ステップ604:アップロードしたファイルサーバーの RF'、ZF'を減算し、ホストのRF、ZFを加算する。

【0038】その他、ファイルサーバーへダウンロード後、所定の時間が過ぎれば、ホストコンピュータ11へアップロードさせる、という方法でも良い。

【0039】これによって、ファイルサーバーに在庫があるにもかかわらず、乗客がチケットを購入できない、という不都合を解消する。なお、図1の構成では、ホストコンピュータ11が1台、ファイルサーバーが複数台の例を述べたが、ホストコンピュータが複数台でもよいし、ファイルサーバーが1台でも本実施例は適用可能であることは言うまでもない。

【0040】第1の実施例では、ファイルのダウンロード、アップロードの権限は、ホストコンピュータ11に*

* あった。第2の実施例では、ファイルサーバーにその権限を持たせ、ファイルサーバーが上記指示を行うものとする。ファイルの管理の容易性からピーク時以外のファイルの格納場所はホストコンピュータ11とする。ファイルサーバー1、2、・・・ nが、権限を持った RFを、それぞれ列車1、列車2、・・・列車nとする。表5にファイルサーバーの権限と RF名の関係を示す。

14

[0041]

【表5】

,		フ	ァイ)	レサー	-バ-	_			
RF名		1	:	2		3	•••	1	מ
	d	u	d	u	d	μ	•	đ	u
列車 1	1	1	0	1	0	1		0	1
列車 2	0	1	1	1.	0	1		0	1
列車3	0	1	0	1	1	1		0	1
•			•		• "			•	•

【0042】表中dにフラグ1が立っているのは、「ダウンロードの指示が出来る」を意味し、uにフラグ1が立っているのは、「アップロードすることができる」を意味している。例えば、ファイルサーバー1は、'列車1'というファイルのダウンロードを指示することができ、アップロードすることもできる。また、それ以外のファイルに対しては、アップロードすることはできる。※

※が、ダウンロードを指示することはできない、ということを示している。「ダウンロードを指示する」とは、どのファイルサーバーに何席アサインするか、ということであり、表6にその内容を示す。

[0043]

【表6】

RF名	ファイル	槮	通	グリーン		
	サーバー	喫煙	禁煙	喫煙	禁煙	
列車1	0	座席10	座席11	座席12	座席13	
	1	座席14	座席15	座席16	座席17	
	2	座席18	座席19	座席la	座席lb	
	•	•	•		•	
				-		
	•,	•		•	•	
	n	座席1c	座席ld	座席le	座席lf	

【0044】列車1というファイルをダウンロードする権限を持つファイルサーバー1は、ホストコンピュータ11(ファイルサーバー0)及び、ファイルサーバー1からnまで、表6のように、座席xx'という2Fをアサインすることを示している。、座席xx'という2Fの内容は、号車番号と座席番号の集合で、空席か否かを示す。詳しくは、表2に示した。権限のあるファイルサーバーは必要な時に、2Fの座席数の変更を行うこともできる。

【0045】表6のかわりに表7のように車両番号で管理してもよい。

[0046]

【表7】

- 1	1	-

ZF名	号車	ファイルサーバー
座席 1 1	1	0
座席 1 1	2	0
座席 1 2	3	1
座席 1 2	4	1
座席 1 3	5	2
座席 1 3	6	2
座席 14	7	3
座席14	8	3
•	•	•
•		•
•	•	•
座席 1 (n+1)	1 5	n
座席 1 (n+1)	1 6	n

【0047】この列車の1、2号車はホストコンピュータ11に、3、4号車はファイルサーバー1にダウンロードすることを示している。表5、表6(または表7)をホストコンピュータ11に配置し、販売前に、権限の有るファイルサーバーからの指示に基づき、RF、ZFをホストコンピュータ11から各ファイルサーバーにダウンロードする。

【0048】図7に本実施例の手順を示す。

ステップ701:販売前に、各ファイルサーバーが権限を持ったファイルをどう分配するのか、ホストコンピュ 30 ータ11に指示をする。ホストコンピュータ11は、表 5 を参照し、権限のあるファイルサーバーであるかをチェックした後、各ファイルサーバーからの指示に従って、ダウンロードする。

ステップ702:ファイルサーバーは端末からの予約または販売の問合せの発生を待つ。問合せが発生すれば、ステップ703へ進む。

ステップ703:ファイルサーバーに在庫があれば、ステップ705へ進み、なければ、ステップ704へ進
**

ステップ 7 0 4: ホストコンピュータ 1 1 で予約または 販売を受け付ける。

ステップ705: RF'の在庫数を減算する。

ステップ706:ファイルサーバーが有している座席を 販売する。

ステップ707:ZF'のフラグを'10'または'1 1'にする。

ステップ708:各ファイルサーバーには、自分に権限 のあるファイルと他のファイルサーバーからアサインし てもらった2種類の性格を持ったファイルを有してい る。この2種類のファイルともホストコンピュータ11 ヘアップロードする権限は、(表5で示したように)今そのファイルが存在しているファイルサーバーにある、とする。アップロードする(販売を終了する)ならステップ709へ、まだアップロードしない(販売を続ける)ならステップ702へ進む。

16

ステップ709:ホストコンピュータ11ヘアップロードして、ファイルサーバーでは、RF'、ZF'を更新し該ファイルサーバーでの販売は終了する。ホストコン10 ピュータ11では、RF、ZFを更新する。

【0049】本実施例では、各ファイルサーバーを有している組織が、他の組織に販売を依頼する量、自分が販売を引き受ける量を決めることができるので、柔軟な販売方法ができる。

【0050】また、ステップ708で、「アップロードする権限は、今そのファイルが存在しているファイルサーバーにある」と述べたが、ファイルサーバーで売れ残っても何の損失もファイルサーバー側になければ、ファイルサーバー側からは、積極的には、アップロードしないことが考えられる。その場合は、各ファイルに対して、アップロードする権限もダウンロードする権限のあるファイルサーバーに持たせればよい。

【0051】そのために、表5、及び表6または表7を ホストコンピュータ11だけでなく、各ファイルサーバ ーにも持たせる。例えば、表5で列車1というRFは、 ダウンロードもアップロードもその権限はファイルサー バー1のみに持たせる。この場合、ファイルサーバー1 に在庫が少なくなれば、ファイルサーバー1は他のファ イルサーバー、ホストコンピュータ11に在庫を問合せ る。在庫を参照されたファイルサーバー(及びホストコ ンピュータ11)は、表5でファイルサーバー1は列車 1というRFをアップロード(ホストコンピュータ11 に対してはダウンロード) させる権限を持っているファ イルサーバーであるか否かをチェックする。権限が有 る、と確認できれば、表6または表7で、自分が有して いる列車1のZFを検索し、在庫数を回答する。また は、ZFを検索するかわりに、各ZFの残席数を管理す るファイルを用意しておき、その値を回答しても良い。 【0052】ファイルサーバー1は、在庫の多いファイ ルサーバーにアップロードを指示したり、ホストコンピ ュータ11にファイルサーバー1にダウンロードするよ うに指示したりする。指示を受けたファイルサーバー及 びホストコンピュータ11は、自分が有しているZFを そのファイルサーバーからホストコンピュータ11にア ップロードしたり、ホストコンピュータ11からファイ ルサーバー1にダウンロードしたりする。

【0053】上記の説明では、表5、及び表6または表7をホストコンピュータ11、全ファイルサーバーに記憶させる、と述べたが、表5を分割し、ダウンロードさせる権限を持ったファイルサーバーの表をホストコンピ

ュータ11に、アップロードさせる権限を持ったファイ ルサーバーの表を全ファイルサーバーに記憶させても良 い。表6、表7も分割し、ファイルサーバーに持たせる 情報は、自ファイルサーバーが有しているZF名だけに 限定しても良い。例えば表5において、ファイルサーバ -1に記憶させるZFは、'座席14'、'座席1 5'、'座席16'、'座席17だけにしてもよい。

17

【0054】この例では、各ファイルサーバーを有して いる組織が、他の組織に販売を依頼する量を決めたり、 売れ行きを見て、依頼を取りやめて自分で販売をする、 と決めることができるので、柔軟な販売方法ができる。

【0055】第1、第2の実施例では、すべての列車の 販売開始を1日のある特定時刻に集中していた。第3の 実施例では、販売の開始時刻を「列車の発車日の1ヶ月 前の日の始発駅発車時刻」として、説明する。

【0056】表8に特殊な日の販売開始日テーブルを示 す。

[0057] 【表8】

*【0058】前月同一日がない日への対応表である。3 月29日のチケットの販売日は、2月29日が対応する が、うるう年でない年は、3月29日のチケットの販売 日は、3月1日にする。

【0059】表9は、始発駅発車時刻別のRF、ZF管 理表を示す。

[0060]

【表9】

20

乗車日	発売開始日
3 / 2 9	2/29
3 / 3 0	3 / 1 .
3/31	3 / 1
5/31	5 / 1
7/31	7 / 1
10/31	10/1
12/31	1 2 / 1

表 9

30

時 分	RF名	ZF名
a : b	列車 1	座席11、座席12
	列車 2	座席 2 1
a:b+1	列車3	座席31、座席32、座席33
	列車4	座席41、座席42
	列車 5	座席 5 1
	列車 6	座席 6 1、座席 6 2
a:b+3	列車7	座席71、座席72
•	7	

【0061】すべての列車の始発駅を発車する時刻と、 そのRF名、ZF名を記憶させる。a時b分には2列 車、a時 (b+1) 分には 4列車が始発駅を発車し、そ 50 している。

の時刻が指定席券販売開始時刻となる。また、a時(b +2) 分には、始発駅を発車する列車がない、ことを示

【0062】図8に、本実施例のフローチャートを示 す。なお、ここでは、RF、ZFはすべてホストコンピ ュータ11に存在しているものとする(ファイルはホス ト集中)。

ステップ801:販売開始前にホストコンピュータ11 にRF、ZFを準備し、それらのファイルロックをす る。誤って端末から販売依頼のアクセスをされても、販 売開始時刻になるまでは、販売を拒否できる。

ステップ802:本日販売を開始する列車の乗車日を算 出する。前月同一日を計算し、その日がなければ、表8 10 を参照する。

ステップ803:0時0分からスタートし、1分経過す るごとに、ステップ804へ進む。

ステップ804: (ステップ803から進んできた時の 時刻をa時b分として)始発駅をa時b分に発車する列 車があるかどうか、表9で調査する。あれば、ステップ 805へ、なければステップ803へ進む。

ステップ805:該当する列車があれば、その列車のR F、ZFをアンロックする。これによって、端末からこ れらのファイルにアクセス可となる。

ステップ806:チケットの販売を続けるか、どうか判 断する。続けるのなら、ステップ803へ、続けないの なら処理を終了する。

【0063】ここでは、RF、ZFはすべてホストコン ピュータ11に常駐したままの例を述べたが、第1、第 2の実施例で述べたように、動的にファイルを移動させ てもよい。ピークが予想される前に、ファイルサーバー に在庫ファイルを用意し、ある時間間隔が経過したり、 ホストコンピュータの在庫が少なくなれば、在庫が多い ファイルサーバーを探し、ホストコンピュータにアップ 30 ロードさせればよい。そのために、表1のように各ファ イルサーバーの稼働状況を示す表が必要である。

【0064】第4の実施例として図9に、図3と図8を 組み合わせたフローチャートを示す。(ファイルを動的 に移動させる例である。)ステップ801、802、3 01がホストコンピュータ11側での処理であり、それ 以降がファイルサーバー側での処理である。ファイルサ ーバー側では、図9の処理と並行して、図8のステップ 803、804、805、806の処理を行い、RF、 ZFのファイルのアンロックを行う。これによって、ス 40 テップ303でファイルサーバーのファイルにアクセス 可となる。

【0065】第4の実施例では、ファイルのダウンロー ド、アップロードの権限が、ホストコンピュータ11に あるが、その権限をファイルサーバーに持たせることも 可能である。ステップ301で、ステップ701のよう に、各ファイルサーバーがRF、ZFの分割の仕方を指 示し、ホスト側では、ステップ803、804、80 5、806でファイルをアンロックし、アンロックした ファイルをステップ301の指示に従って、各ファイル 50 サーバーにダウンロードする、という方法がある。

【0066】その他、ステップ301で指示すれば、す ぐにファイルサーバーにダウンロードし、ファイルサー バー側でステップ803からステップ806の処理を繰 り返して、ファイルをアンロックする、という方法でも よい。

【0067】また、第2の実施例で述べたように、ある ファイルに対してアップロードもダウンロードの権限も 有るファイルサーバーが、自ファイルサーバー内に在庫 が少なくなったり、またはダウンロード後、ある時間が 経過すれば、他のファイルサーバーから自ファイルサー バーに在庫ファイルを移動させたり、ホストコンピュー タにアップロードさせたり、ホストコンピュータにある 在庫ファイルを自ファイルサーバーにダウンロードさせ たりすることは、もちろん可能である。

【0068】第3、第4の実施例では、図1の構成を引 用したが、ホストコンピュータが複数台あってもよい し、ファイルサーバーが1台でも本実施例は適用可能で あることは言うまでもない。

【0069】第3、第4の実施例では、負荷のピークが 20 特定時刻に集中しない、という効果がある。

【0070】第1から第4の実施例では、列車のチケッ ト販売を例にとって説明したが、コンサート、野球場 等、在庫が限られていて、販売開始時に申込みが集中す るシステムに適用可能であることは言うまでもない。

[0071]

【発明の効果】本発明によれば、販売のピーク時の負荷 を軽減することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】ホストコンピュータ、ファイルサーバー、端末 等のシステム構成図。

【図2】データの分散の仕方の例を示す図。

【図3】ファイルを移動する方法のフローチャート。

【図4】トランザクションを処理するコンピュータを決 定するフローチャート。

【図5】在庫のあるコンピュータを探すフローチャー

【図6】ホストに在庫がなくなった時の対応策のフロー チャート。

【図7】ファイルを移動する方法のフローチャート。

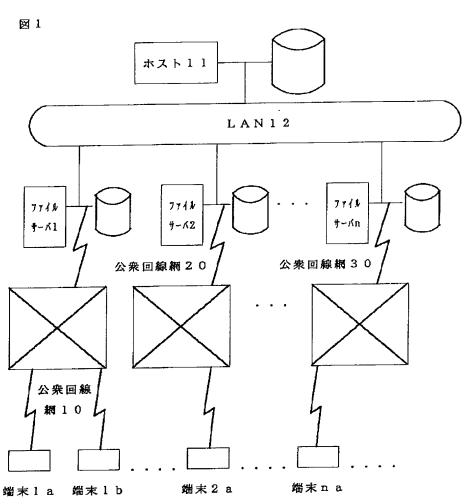
【図8】 販売開始時刻をずらした時の販売方法のフロー

【図9】販売開始時刻をずらした時の販売方法のフロー チャート。

【符号の説明】

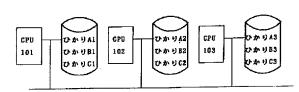
1、2、、、n・・・ファイルサーバー、11・・・ホ ストコンピュータ、12···LAN、10、20、3 O・・・公衆回線網、1a、1b、2a, na・・・端 末。

【図1】

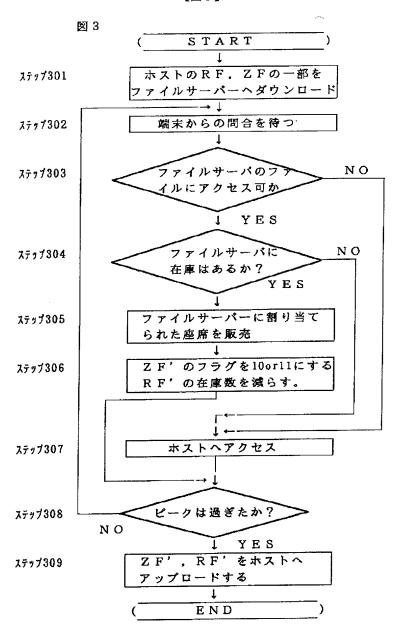


【図2】

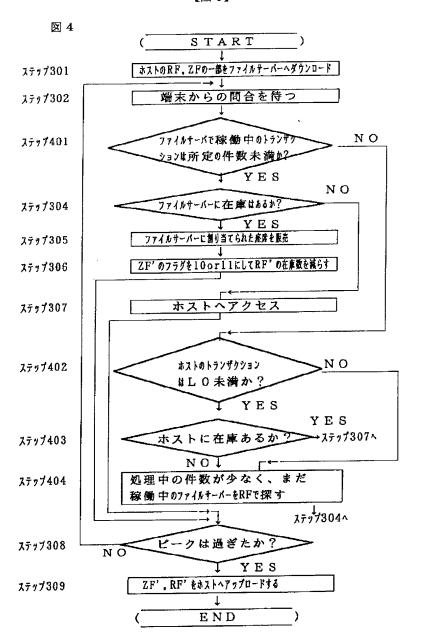
图 2



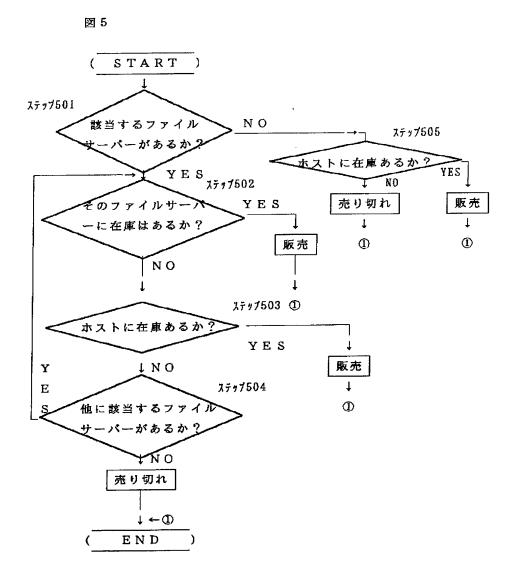
【図3】



【図4】

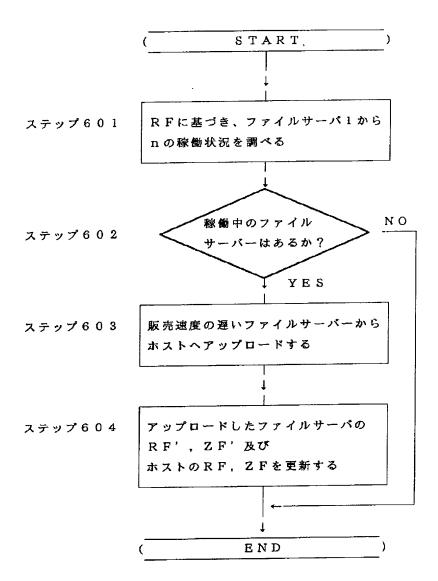


[図5]



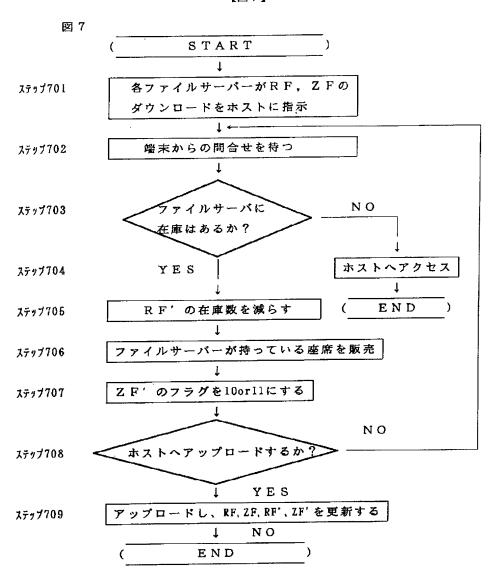
【図6】

図 6

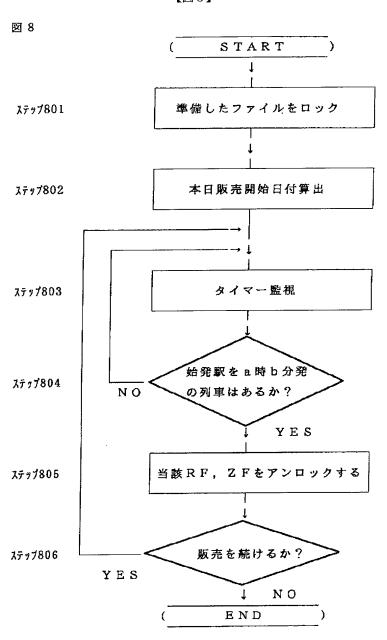


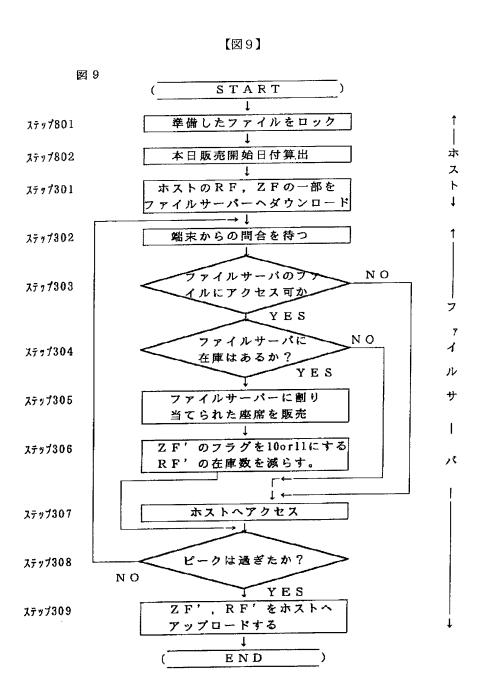
•

【図7】



【図8】





フロントページの続き

(72)発明者 田代 勤

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株式会社日立製作所システム開発研究所内

(72)発明者 小口 晋

神奈川県川崎市幸区鹿島田890番地の12 株式会社日立製作所情報システム事業部内